



TITLE:

# 函数の直交多項式展開: 選点補間多項式による函数の逐次近似 (数値解析の基礎理論研究会報告集)

AUTHOR(S):

鳥居, 達生

---

CITATION:

鳥居, 達生. 函数の直交多項式展開: 選点補間多項式による函数の逐次近似 (数値解析の基礎理論研究会報告集). 数理解析研究所講究録 1969, 72: 83-96

ISSUE DATE:

1969-05

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/107940>

RIGHT:

## 函数の直交多項式展開

### — 選定補間多項式による函数の逐次近似

阪大 工学部 島 居 達 生

#### 1. はじめに

区間  $[a, b]$  と重み函数  $w(x)$  に対して定まる直交多項式系  $\{q_r(x)\}$  とする. 離散点  $x_k^{(n)} \in [a, b]$ ,  $k=1, 2, \dots, n$  における与えられた函数の値を用い, 補間法によって  $f(x) \in \{q_r(x)\}$  で展開する. すなわち

$$L_n(f, q; x) = c_0^{(n)} q_0(x) + c_1^{(n)} q_1(x) + \dots + c_{n-1}^{(n)} q_{n-1}(x) \quad (1.1)$$

$$L_n(f, q; x_k^{(n)}) = f(x_k^{(n)}), \quad k=1, 2, \dots, n.$$

補間点  $x_k^{(n)}$  が  $q_n(x)$  の零点ならば

$$S_m(x) = c_0^{(m)} q_0(x) + c_1^{(m)} q_1(x) + \dots + c_m^{(m)} q_m(x), \quad m < n \quad (1.2)$$

は,  $f(x)$  の次の意味での最小二乗近似式である.

$$\min_{\{c_k\}} \sum_{k=1}^n \lambda_k (f(x_k^{(n)}) - S_m(x_k^{(n)}))^2 \quad (1.3)$$

$\lambda_k$ ; Gauss 型数値積分公式の重み係数.

とくに  $m=n$  ならば  $S_n(x) \equiv L_n(f, q; x)$ . すなわち  $S_n(x)$

は  $f(x)$  の離散最小二乗近似式であると同時に補間式になる.

ている。  $S_n(x)$  の項数  $n$  を  $n_1$  から  $n_2 > n_1$  に増すと  $q_{n_1}(x)$  と  $q_{n_2}(x)$  の零点は、すべて相異なるから  $S_{n_1}(x)$  のために零した  $f(x)$  の値は  $S_{n_2}(x)$  をつくとまに利用できない。

所需の精度に応じて、項数  $n$  を函数値  $f(x)$  の計算回数と可能な限り少なくして、材料的に決定したい。厳密な意味で、この問題を解くことは困難である。  $f(x)$  を最小二乗近似式の列  $\{S_r(x)\}$  で  $r$  を増しながら近似してゆく代りに、補間式の列  $\{L_r(f, \varphi; x)\}$  で  $f(x)$  を近似する。この際  $f(x)$  の計算回数を少なくするためには、補間点を1点ずつ追加しながら、補間式の次数を高めてゆくべき。

補間式の剰余項については、  $f(x)$  の性質と補間点の分布と関連づけて古くから多くの研究がある。剰値計算の上で、とくに問題となることは補間法の (剰値的) 安定性である。

## 2. 補間法の安定性

補間式を剰値的につくるとき、二種類の丸め誤差が発生する。  $\gamma_1$  は函数値  $f(x)$  の計算誤差  $\delta f(x)$ 、 $\gamma_2$  は補間法の四則演算の丸め誤差である。  $\gamma_2$  の誤差は通常  $\gamma_1$  の誤差に比較して小さいので、簡単のためここでは無視する。

$n$  個の点における  $f(x)$  の補間式をあらためて  $L_n(f; x)$  とする。  $\delta f(x)$  に基づく補間式の伝播誤差を定義する：

$$L_n(\delta f; x) = L_n(f + \delta f; x) - L_n(f; x). \quad (2.1)$$

$[a, b]$  で有界な実数値函数  $f(x)$  のノルムを

$$\|f\| = \sup_x |f(x)|, \quad x \in [a, b] \quad (2.2)$$

これに從つて、 $L_n$  のノルムを

$$\|L_n\| = \sup_f \|L_n(f; x)\|, \quad \|f\| \leq 1 \quad (2.3)$$

で定義する。 $\delta f(x)$  は一般に実数値函数であつて

$$\|\delta f\| \leq \varepsilon_n. \quad (2.4)$$

ここで  $\varepsilon_n$  は  $f(x)$  の計算精度だけに依存する適当な正数。

明らかに  $f(x)$  と無関係に

$$\|L_n(\delta f; x)\| \leq \|L_n\| \|\delta f\| \leq \|L_n\| \varepsilon_n \quad (2.5)$$

が成り立つ。したがつて  $n$  が大なるときの伝播誤差は  $\|L_n\|$  によつて支配される。この事實は近似式が豫設作用素を用いて表わされることも成り立つ。一般に近似式  $L_n(f; x)$  をつくるための近似法 ( $L_n$ ) の安定、不安定、準安定を定義する：

1) 安定；  $\|L_n\| < c$  ,  $n=1, 2, \dots$

$c$  ;  $n$  に無関係な正数

2) 準安定；  $\lim_{n \rightarrow \infty} \|L_n\| = \infty$  , かつ  $\lim_{n \rightarrow \infty} \|L_n\|^{\frac{1}{n}} = 1$

3) 不安定；  $L_n$  が上の 1), 2) の條件をみたさない場合。  
たとえば、 $\|L_n\|$  が指数函数  $\rho^n$  ,  $\rho > 1$  のオーダーで増大する場合は不安定である。

補間法の場合、補間実をどのようにとっても  $\|L_n\| \geq A \log n$

( $A$ は適当な正の定数)である(1)). したがって補間法は準安定の場合だけが問題となる. 近似式の最終的な誤差は, 剰余項と伝播誤差の和であるから

$$\|L_n(f+\delta f; x) - f(x)\| \leq \|L_n(f; x) - f(x)\| + \|L_n\| \varepsilon_r. \quad (2.6)$$

$f(x)$ に適当な条件を付ければ  $n \rightarrow \infty$  のとき右辺の第1項(剰余項)は0に収束するが, 第2項は  $f(x)$ のいかに内向けず  $\infty$ に発散する. したがって  $\varepsilon$ を許される誤差限界とすると, 近似式  $L_n(f+\delta f; x)$ が

$$\|L_n(f; x) - f(x)\| + \|L_n\| \varepsilon_r < \varepsilon \quad (2.7)$$

を満たせば, 所要の精度は保障される. 上式を満たす  $n$ が存在しなければ  $\delta f(x)$ が単に有界な実数値函数であるから, 所要の精度での近似は不可能となる. また補間式  $L_n(f; x)$ と最小二乗近似式  $S_n(x)$ の差の観測から

$$\|S_n(x) - L_n(f; x)\| \leq \|L_n\| \|f - S_n\|$$

が成り立つので  $\|L_n\|$ の発散のオーダーはゆるい程よい.

補間式の場合,  $L_n$ は補間点の分布だけに依存するので, 点列  $\{x_k^{(n)}\}$ の分布函数  $\mu_n(x)$ を定義する:

$$\begin{aligned} \mu_n(x) &= \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n E(x - x_k^{(n)}) \\ E(x) &= \begin{cases} 1 & , x \geq 0 \\ 0 & , x < 0 \end{cases} \end{aligned} \quad (2.8)$$

各  $x_k^{(n)}$ は有限閉区間  $(a, b)$ 上の点とする. たゞちに分布函

次の性質

$$1) \mu_n(a) = 0, \mu_n(b) = 1$$

2)  $\mu_n(x)$  は非減少で右側から連続

が得られる。ある規則で  $\{x_k^{(n)}\}$  をつくるとする。  $n \rightarrow \infty$  のとき  $\mu_n(x) \rightarrow \mu(x)$  で、かつ  $\mu(x)$  が分布函数の条件 1), 2) を満たすならば  $\mu(x)$  を  $\{x_k^{(n)}\}$  の極限分布という。

$[-1, 1]$  における Chebyshev 分布函数とは

$$\mu(x) = \frac{1}{\pi} \int_{-1}^x \frac{1}{\sqrt{1-t^2}} dt$$

をいう (2)。さらに

$$\omega_n(x) = \prod_{k=1}^n (x - x_k^{(n)}) \quad (2.9)$$

と表わす

$$|\omega_n(x)|^{\frac{1}{n}} = e^{-u_n(x)} \quad (2.10)$$

$$u_n(x) = \int_{-1}^1 \log \frac{1}{|x-t|} d\mu_n(t). \quad (2.11)$$

$\|L_n\|$  を評価するためには、内題の補間式を Lagrange の補間式の形に表わしておけばよい (1)。

$$L_n(f; x) = \sum_{k=1}^n l_k(x) f(x_k^{(n)}) \quad (2.12)$$

$$ここで \quad l_k(x) = \omega_n(x) / ((x - x_k^{(n)}) \omega'(x_k^{(n)})). \quad (2.13)$$

$l_k(x)$  は区間  $[a, b]$  のとり方に関係しないので、 $[-1, 1]$  に標準化して考えよう。しかも

$$\|L_n\| = \max_{x \in [a,b]} \sum_{k=1}^n |l_k(x)|. \quad (2.14)$$

以上で準備を終り，結論を示す。

定理. 補間式の極限分布が Chebyshev 分布のときに限り，補間式の構成は準安定にできる。

証明. 与えられた  $f(x)$  の補間式を，まず Lagrange 補間式 (2.12) の形に表わしておく。いま補間式はすべて相異なるとする。

$$M_n = \max_{k \leq n} \|l_k(x)\| \quad (2.15)$$

とすれば，一定の  $n$  に対し  $M_n < \infty$ 。 (2.14) からすべての  $n$  に対し

$$M_n \leq \|L_n\| \leq n M_n \quad (2.16)$$

が成り立つので， $M_n^{\frac{1}{n}} \rightarrow 1$  のときに限りて  $\|L_n\|^{\frac{1}{n}} \rightarrow 1$ 。

一方，次の補題が成り立つ(2)。

補題 対数ポテンシャル (2.11) の極限が  $[-1, 1]$  上ほとんどいたるところ定数  $(\log 2)$  となるのは  $\mu(x)$  が Chebyshev 分布のときに限る。

明らかに  $w_n(x)$ ， $w_n(x)/(x-x_k^{(n)})$ ， $w_n'(x)$  の零点の分布は  $n \rightarrow \infty$  のとき同一の分布函数  $\mu(x)$  に収束する。この事実と上の補題を用いれば， $w_n(x)$  の零点の極限分布  $\mu(x)$  が Chebyshev 分布のときに限り，ほとんどすべての点  $t \in [-1, 1]$  に対し， $[-1, 1]$  上ほとんどいたるところで

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log \left| \frac{w_n(x)}{(x-t) w'_n(t)} \right| = 0 \quad (2.17)$$

が成り立つ。

とくに  $t = x_n^{(k)}$  とおき、<sup>(2.17)</sup> 一定  $x_n^{(k)}$  だけ  $[-1, 1]$  で他の点と重ならないよう動かしても  $\{x_n^{(k)}\}$  の極限分布は変わらないから上式は成り立つはずである。さらにノルムの定義 (2.2) と本質的上限と解釈すれば

$$\lim_{n \rightarrow \infty} M_n^{\frac{1}{n}} = 1. \quad (2.18)$$

ゆえに  $\mu(x)$  が Chebyshev 分布のときに限り

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|L_n\|^{\frac{1}{n}} = 1$$

が成立し、定理は証明された。

### 3. 補間法による函数の直交多項式展開

補間点を1点づつ追加しながら補間多項式の列  $\{L_n(f; x)\}$  をつくる。この際  $\{L_n(f; x)\}$  のために要する函数値の計算回数はもちろんのこと、乗除算回数と記憶場所の占有量は、あまりだけ少ない方が望ましい。そのために、まず  $L_n(f; x)$  を Newton 補間式の形に表わす。Newton 補間式は、精度に依り次数  $n$  を材料的に決定するのに  $f(x)$  が解析的な場合でも困難である。そこで、次に Newton 補間式を直交多項式系  $\{q_r(x)\}$  で展開する。直交系が  $\|q_r\| = 1$  と標準化されておれば、 $n$  の材料的な決定は至極困難ではない。



算法：極限分布が Chebyshev 分布と存在する系列の一構成法.

$$x_{n+1} - 2\lambda x_n + x_{n-1} = 0, \quad n=1, 2, \dots \quad (3.1)$$

$$x_0 = 1, \quad x_1 = \lambda = \cos \alpha$$

ただし  $\pi/\alpha$  は無理数 (2), (3)).

1 点補間<sup>度</sup>を追加すれば, Newton 補間式の係数も一増える.  
この係数の漸化式計算法について述べる. 補間式を

$$L_{n+1}(f, \tilde{\omega}; x) = L_n(f, \tilde{\omega}; x) + a_n \tilde{\omega}_n(x)$$

$$L_1(f, \tilde{\omega}; x) = f(x_1) = a_0, \quad n=1, 2, \dots$$

$$\tilde{\omega}_n(x) = 2^n (x-x_1)(x-x_2)\cdots(x-x_n)$$

の形で表わしておく.  $L_n(f, \tilde{\omega}; x)$  の係数  $a_0, a_1, \dots, a_{n-1}$  と  
与えて, 上の漸化式をみたす  $a_n$  を求める:

$$\text{初期条件} \quad d_0 = f(x_{n+1}) - a_0, \quad a_n = 0$$

$$\text{漸化式} \quad d_k = d_{k-1} / 2(x_{n+1} - x_k) - a_k \quad (3.2)$$

$$k=1, 2, \dots, n$$

これにより, 求める係数は

$$a_n = d_n.$$

つまり  $a_n \tilde{\omega}_n(x)$  と  $L_n(f, \varphi; x)$  と与えて  $L_{n+1}(f, \varphi; x)$  を求めよう.  $\{\varphi_n(x)\}$  は適当な三項漸化式にしたがうので

$$\alpha_{n-1} \varphi_{n-1}(x) - 2(\beta_n + x) \varphi_n(x) + \gamma_{n-1} \varphi_{n+1}(x) = 0. \quad (3.3)$$

また  $\tilde{\omega}_n(x)$  は直交基底として

$$\tilde{\omega}_n(x) = \sum_{k=0}^n u_k^{(n)} \varphi_k(x) \quad (3.4)$$

とすれば, 漸化式  $\tilde{w}_n(x) = 2(x - x_n) \tilde{w}_n(x)$  より係数  $u_k^{(n)}$  に関して  
 次の漸化式が成り立つ.

$$u_k^{(n)} = \alpha_k u_{k+1}^{(n-1)} - 2(\beta_k + x_n) u_k^{(n-1)} + \gamma_k u_{k-1}^{(n-1)} \quad (3.5)$$

$$u_n^{(n-1)} = u_{n+1}^{(n-1)} = 0, \quad k=2, 3, \dots, n$$

ただし  $u_0^{(n)}, u_1^{(n)}$  については

$$\begin{aligned} u_0^{(n)} \varphi_0(x) + u_1^{(n)} \varphi_1(x) &= \{ \alpha_0 u_1^{(n-1)} + 2(x - x_n) u_0^{(n-1)} \} \varphi_0(x) \\ &\quad + \{ \alpha_1 u_2^{(n-1)} - 2(\beta_1 + x_n) u_1^{(n-1)} \} \varphi_1(x) \end{aligned}$$

が恒等式に成り立つように定める. また  $u_0^{(n)}$  と  $u_1^{(n)}$  は  $\tilde{w}_n(x)$   
 の定義式より与えられる.  $L_n(f, \varphi; x) \equiv L_n(f, \tilde{w}; x)$  であるから  
 $L_n(f, \varphi; x)$  の係数の漸化式計算法は, 次の通り:

$$c_k^{(n+1)} = c_k^{(n)} + a_n u_k^{(n)} \quad (3.6)$$

$$c_n^{(n)} = 0, \quad c_0^{(n)} = f(x_1) / \varphi_0(x)$$

$$k=0, 1, \dots, n, \quad n=1, 2, \dots$$

$n+1$  を  $n$  に逐次換えて, (3.1), (3.2), (3.5), (3.6) の順序  
 で計算すれば, 近似式の列  $\{L_n(f, \varphi; x)\}$  が得られる.

計算の停止規則は一通り与えられる. 収束の判定定数  $\varepsilon$  を  
 与えて, 次の条件を満たすまで,  $n$  を増してゆく.

$$\|L_{n+1}(f, \varphi; x) - L_n(f, \varphi; x)\| < \varepsilon \quad (3.7a)$$

$$\|c_{n-2}^{(n+1)} \varphi_{n-2}(x)\| + \|c_{n-1}^{(n+1)} \varphi_{n-1}(x)\| < \varepsilon. \quad (3.7b)$$

とくに  $\|\varphi_n\| = 1$  ならば,  $\|\tilde{w}_n(x)\| \leq \sum_k |u_k^{(n)}|$  であるから  
 この両式に対応して

$$|a_n| \sum_{k=0}^n |u_k^{(n)}| < \varepsilon \quad (3.8a)$$

$$|c_{n-1}^{(n+1)}| + |c_{n-1}^{(n+1)}| < \varepsilon. \quad (3.8b)$$

列  $L_n(f, q; x)$ ,  $n=1, 2, \dots, N$  のために要する演算回数は次の通りである。

函数値  $f(x)$  の計算回数  $N$ .  $\{\varphi_n(x)\}$  が Chebyshev 多項式系ならば, 漸化式 (3.3) の係数が 1 および 0 となるので, 乗算回数は節減できて, 約  $\frac{3}{2}N^2$  回. 記憶場所は, 数列  $\{x_k\}$ ,  $\{a_k\}$ ,  $\{u_k^{(n)}\}$ ,  $\{c_k^{(n)}\}$  のために約  $4N$  個.

以上で計算法の説明を終る.

補間式の安定性について再論する. 補間点  $x_n$  をつくと  
き, 初期値  $\cos \alpha$  のいかんによって結果の精度はかたが異なる.  
パラメータ  $\cos \alpha$  を次の立場で決定する. Newton 補間  
式の誤差は

$$\sup_{\|t\| \leq 1} |a_k| = \sum_{j=1}^{k+1} |\tilde{w}'_{k+1}(x_j)|^{-1} \quad (3.9)$$

によって支配される. これが小さい方が望ましい. 一定の  $\cos \alpha$  と適当な自然数  $n$  をと

$$\max_{0 \leq k \leq n} \left\{ \sup_{\|t\| \leq 1} |a_k| \right\} < \max_{0 \leq k \leq n+1} \left\{ \sup_{\|t\| \leq 1} |a_k| \right\} \quad (3.10)$$

が成り立つとき, 左辺を  $C_n(\cos \alpha)$  と書けば, これは高々  $n$  次の Newton 補間式をつくらざるに困難性を示す指標である.

実践的には, 高々要求される次数  $n$  を与えて

$$\inf_{\alpha} C_n(\cos \alpha) \quad (3.11)$$

により  $\cos \alpha$  を決定する方が望ましい。

上式は簡単に求められたいので、数値実験を行なった。まず  $T_n(\cos \alpha)$  の値を求める。比較的大きな  $n$  に対して  $C_n(\cos \alpha)$  が相対的に小さくなるように  $\cos \alpha$  を多くの実験値から選んだ。これらの実験からは、 $\cos \alpha = 0.4$  は相対的によいといえる(4)。

一例を示せば  $C_{153}(0.4) = 2.62$ ,  $C_{21}(0.3) = 725$ ,  $C_{199}(0.6) = 5.22$ 。

#### 4 応用例

まず Chebyshev 多項式系を用いる場合について述べる。具体的直交系に依存してゐることは(3.5)だけである。

$$f(x) \approx \sum_{k=0}^{n-1} c_k^{(n)} T_k(x), \quad \tilde{w}_n(x) = \sum_{k=0}^n u_k^{(n)} T_k(x)$$

において、 $\sum'$  は第 1 項だけ  $\frac{1}{2}$  張りとすることを意味する。

(3.5) は次のように簡単化される。

$$u_k^{(n)} = u_{k+1}^{(n-1)} - 2x_n u_k^{(n-1)} + u_{k-1}^{(n-1)}$$

$$u_0^{(n)} = 2, \quad u_n^{(n-1)} = u_{n+1}^{(n-1)} = 0$$

$$u_{-1}^{(n-1)} = u_1^{(n-1)}, \quad k = 0, 1, \dots, n, \quad n = 1, 2, \dots$$

(3.6) の初期条件だけは変更しなければならぬ：

$$c_0^{(n)} = f(x_1).$$

つまり Legendre 多項式の場合は

$$u_k^{(n)} = \frac{2(k+1)}{2k+3} u_{k+1}^{(n-1)} - 2x_n u_k^{(n-1)} + \frac{2k}{2k-1} u_{k-1}^{(n-1)}$$

$$u_n^{(n-1)} = u_{n+1}^{(n-1)} = 0, \quad u_0^{(0)} = 1$$

と取る。

5. おわりに

数値実験の結果によれば、<sup>上述の</sup> Chebyshev 展開係数の精度は、離散的な最小二乗近似式 (Chebyshev 展開) と比較して、±程方でない。項数  $n$  が小さい程、この傾向は、はっきりする。 $f(x)$  が十分滑らかならば、所要の精度に応じて、項数を機械的に決定することも、“経済的”に可能となっている。また特殊な定数表も必要としない。すなわち、所要の精度に応じて準最良近似式を構成することが、相対的に容易となった。

残された理論的問題を記す。

- 1) 実列  $\{x_n\}$  の分布函数が Chebyshev 分布に収束する速さと  $\cos x$  の関係。
- 2) 上の分布函数の収束の速さと、補間式  $L_n(f; x)$  のノルム  $\|L_n\|$  の発散の速さとの関連。

## 参 考 文 献

- 1) Korovkin, P. P., Linear Operators and Approximation

Theory, Hindustan Publishing Corp., Delhi, (1960),  
chap. 7. (英訳)

2) Klylov, V. I., Approximate Calculation of Integrals,  
The Macmillan Co., New York, 1962, Chap. 12.  
(英訳).

3) Davis, P. J., Interpolation and Approximation,  
Blaisdell Publishing Co., New York, 1963, Chap. 14.

4) 鳥居達生, 準安定な補間過程の一構成法, 情報処理  
vol. 9. pp. 197~204, 1968.

